日本国特許庁

PATENT OFFICE
JAPANESE GOVERNMENT

#^{RS} 4

別紙添付の書類に記載されている事項は下記の出願書類に記載されている事項と同一であることを証明する。

This is to certify that the annexed is a true copy of the following application as filed with this Office.

出願年月日 Date of Application:

1999年 2月26日

出 願 番 号 Application Number:

平成11年特許顯第051796号

09/503140 09/503140 02/11/00

出 顧 人 Applicant (s):

ソニー株式会社

1999年12月 3日

特許庁長官 Commissioner, Patent Office 近藤隆角



特平11-051796

【書類名】

特許願

【整理番号】

9801121704

【提出日】

平成11年 2月26日

【あて先】

特許庁長官殿

【国際特許分類】

G11B 5/09

【発明の名称】

読み出し制御装置、再生装置、記録装置およびその方法

【請求項の数】

23

【発明者】

【住所又は居所】

東京都品川区北品川6丁目7番35号 ソニー株式会社

内

【氏名】

林 恒生

【発明者】

【住所又は居所】

東京都品川区北品川6丁目7番35号 ソニー株式会社

内

【氏名】

安田 一博

【特許出願人】

【識別番号】

000002185

【氏名又は名称】 ソニー株式会社

【代表者】

出井 伸之

【代理人】

【識別番号】

100094053

【弁理士】

【氏名又は名称】

佐藤 隆久

【手数料の表示】

【予納台帳番号】

014890

【納付金額】

21,000円

【提出物件の目録】

【物件名】

明細書 1

【物件名】

図面 1

特平11-051796

【物件名】 要約書 1

【包括委任状番号】 9707389

【プルーフの要否】 要

【書類名】 明細書

【発明の名称】 読み出し制御装置、再生装置、記録装置およびその方法 【特許請求の範囲】

【請求項1】

記録媒体からデータを読み出す際の読み出し状態を制御する読み出し制御装置 において、

前記読み出したデータの誤り訂正を行う誤り訂正手段と、

前記誤り訂正のエラーレートを算出するエラーレート算出手段と、

前記エラーレートが小さくなるように、前記読み出し状態を制御する制御手段 と

を有する読み出し制御装置。

【請求項2】

前記データは、

所定の符号化ブロックを単位として符号化されており、

前記誤り訂正手段は、

前記符号化ブロックを単位として前記誤り訂正を行い、

前記エラーレート算出手段は、

前記誤り訂正が正確に行われたデータ数、前記誤り訂正が正確に行われなかったデータ数、前記誤り訂正が正確に行われた符号化プロック数および前記誤り訂正が正確に行われなかった符号化プロック数のうち少なくとも一を用いて前記エラーレートを算出する

請求項1に記載の読み出し制御装置。

【請求項3】

前記エラーレート算出手段は、

前記誤り訂正が正確に行われたデータ数、前記誤り訂正が正確に行われなかったデータ数、前記誤り訂正が正確に行われた符号化ブロック数および前記誤り訂正が正確に行われなかった符号化ブロック数のうち少なくとも一を、単数または複数の前記符号化ブロックについて積算した結果を用いて前記エラーレートを算出する

請求項2に記載の読み出し制御装置。

【請求項4】

前記積算する符号化ブロックの数を制御する積算符号化ブロック数制御手段 をさらに有する請求項3に記載の読み出し制御装置。

【請求項5】

前記データは、情報データを構成する複数のバイトデータをマトリクス状に配置したときに各行毎の列方向の誤り訂正符号を示す内符号パリティと、各列毎の 行方向の誤り訂正符号を示す外符号パリティと、前記情報データとを有し、

前記誤り訂正手段は、前記内符号パリティを用いた内符号誤り訂正と、前記外符号パリティを用いた外符号誤り訂正とを行う

請求項2に記載の読み出し制御装置。

【請求項6】

前記内符号誤り訂正について前記積算した結果を記憶する単数または複数の第 1 の記憶手段と、

前記外符号誤り訂正について前記積算した結果を記憶する単数または複数の第 2の記憶手段と

を有する請求項5に記載の読み出し制御装置。

【請求項7】

前記エラーレート算出手段は、前記第1の記憶手段および前記第2の記憶手段 に記憶された前記積算した結果を所定の順序で読み出す

請求項6に記載の読み出し制御装置。

【請求項8】

前記第1の記憶手段および前記第2の記憶手段は、前段の記憶データを後段に 順次に出力可能なように直列に接続されており、

前記エラーレート算出手段は、前記第1の記憶手段および前記第2の記憶手段 のうち一の記憶手段にアクセスを行う

請求項7に記載の読み出し制御装置。

【請求項9】

前記記録媒体は、光ディスクであり、

前記制御手段は、レーザダイオードの発振光量、レーザダイオードの高周波重 畳周波数、レーザダイオードの高周波重畳振幅、フォトダイオードのゲイン、フィルタ特性、フォーカス状態、トラッキング状態、RF信号の特性、前記光ディスクの傾きおよび前記光ディスクの回転速度の少なくとも一を制御する

請求項1に記載の読み出し制御装置。

【請求項10】

記録媒体からデータを再生する再生手段と、

前記再生したデータの誤り訂正を行う誤り訂正手段と、

前記誤り訂正のエラーレートを算出するエラーレート算出手段と、

前記エラーレートが小さくなるように、前記再生手段の再生状態を制御する制 御手段と

を有する再生装置。

【請求項11】

前記データは、

所定の符号化ブロックを単位として符号化されており、

前記誤り訂正手段は、

前記符号化ブロックを単位として前記誤り訂正を行い、

前記エラーレート算出手段は、

前記誤り訂正が正確に行われたデータ数、前記誤り訂正が正確に行われなかったデータ数、前記誤り訂正が正確に行われた符号化ブロック数および前記誤り訂正が正確に行われなかった符号化ブロック数のうち少なくとも一を用いて前記エラーレートを算出する

請求項10に記載の再生装置。

【請求項12】

前記エラーレート算出手段は、

前記誤り訂正が正確に行われたデータ数、前記誤り訂正が正確に行われなかったデータ数、前記誤り訂正が正確に行われた符号化ブロック数および前記誤り訂正が正確に行われなかった符号化ブロック数のうち少なくとも一を、単数または複数の前記符号化ブロックについて積算した結果を用いて前記エラーレートを算

出する

請求項11に記載の再生装置。

【請求項13】

前記積算する符号化ブロックの数を制御する積算符号化ブロック数制御手段 をさらに有する請求項12に記載の再生装置。

【請求項14】

前記データは、情報データを構成する複数のバイトデータをマトリクス状に配置したときに各行毎の列方向の誤り訂正符号を示す内符号パリティと、各列毎の 行方向の誤り訂正符号を示す外符号パリティと、前記情報データとを有し、

前記誤り訂正手段は、前記内符号パリティを用いた内符号誤り訂正と、前記外符号パリティを用いた外符号誤り訂正とを行う

請求項11に記載の再生装置。

【請求項15】

前記内符号誤り訂正について前記積算した結果を記憶する単数または複数の第 1 の記憶手段と、

前記外符号誤り訂正について前記積算した結果を記憶する単数または複数の第 2の記憶手段と

を有する請求項14に記載の再生装置。

【請求項16】

前記エラーレート算出手段は、前記第1の記憶手段および前記第2の記憶手段 に記憶された前記積算した結果を所定の順序で読み出す

請求項15に記載の再生装置。

【請求項17】

前記第1の記憶手段および前記第2の記憶手段は、前段の記憶データを後段に 順次に出力可能なように直列に接続されており、

前記エラーレート算出手段は、前記第1の記憶手段および前記第2の記憶手段 のうち一の記憶手段にアクセスを行う

請求項16に記載の再生装置。

【請求項18】

前記記録媒体は、光ディスクであり、

前記制御手段は、レーザダイオードの発振光量、レーザダイオードの高周波重 畳周波数、レーザダイオードの高周波重畳振幅、フォトダイオードのゲイン、フィルタ特性、フォーカス状態、トラッキング状態、RF信号の特性、前記光ディスクの傾きおよび前記光ディスクの回転速度の少なくとも一を制御する

請求項10に記載の再生装置。

【請求項19】

記録媒体にデータを記録する記録手段と、

前記記録したデータを読み出す読み出し手段と、

前記読み出したデータの誤り訂正を行う誤り訂正手段と、

前記誤り訂正のエラーレートを算出するエラーレート算出手段と、

前記エラーレートが小さくなるように、前記記録手段の記録状態を制御する制 御手段と

を有する記録装置。

【請求項20】

記録媒体からデータを読み出す際の読み出し状態を制御する読み出し制御方法 において、

前記読み出したデータの誤り訂正を行い、

前記誤り訂正のエラーレートを算出し、

前記エラーレートが小さくなるように、前記読み出し状態を制御する 読み出し制御方法。

【請求項21】

前記データは、所定の符号化ブロックを単位として符号化されており、

前記符号化ブロックを単位として前記誤り訂正を行い、

前記誤り訂正が正確に行われたデータ数、前記誤り訂正が正確に行われなかったデータ数、前記誤り訂正が正確に行われた符号化ブロック数および前記誤り訂正が正確に行われなかった符号化ブロック数のうち少なくとも一を用いて前記エラーレートを算出する

請求項20に記載の読み出し制御方法。

【請求項22】

前記誤り訂正が正確に行われたデータ数、前記誤り訂正が正確に行われなかったデータ数、前記誤り訂正が正確に行われた符号化ブロック数および前記誤り訂正が正確に行われなかった符号化ブロック数のうち少なくとも一を、単数または複数の前記符号化ブロックについて積算した結果を用いて前記エラーレートを算出する

請求項21に記載の読み出し制御方法。

【請求項23】

前記記録媒体は、光ディスクであり、

フィルタ特性、フォーカス状態および前記記録媒体の回転速度の少なくとも一を制御する

請求項20に記載の読み出し制御方法。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】

本発明は、光ディスクなどの記録媒体の読み出し制御装置、再生装置、記録装置およびその方法に関する。

[0002]

【従来の技術】

DVD (Digital Versatile Disc) プレーヤなどでは、DVDの再生時に、DVDの方式の出したアナログ信号をデジタル信号に変換し、このデジタル信号を 8 -16 復調する。そして、8-16 復調によって得られた単数のECC (Error Correcting Codes) ブロック分のデジタル信号をバッファメモリに記憶した後に、これを読み出して誤り訂正を行い、誤り訂正されたデジタル信号をデコードする

[0003]

ここで、誤り訂正は、DVDから読み出されたデジタル信号についてECCブロックを単位として行われる。

図15は、ECCブロックのフォーマットを説明するための図である。

図15に示すデータ $B_{M,N}$ ($0 \le M \le 192$ 、 $0 \le N \le 171$) は、各々172バイト×12列の16 個のセクタからなる情報データである。

また、 $B_{M,N}$ (0 \leq M \leq 207、172 \leq N \leq 181) は、リードソロモン符号の内符号パリティ(Inner-code-Parity) である。

すなわち、内符号パリティ $B_{M,N}$ (172 \leq N \leq 1 8 1)は、情報データ $B_{M,N}$ (0 \leq N \leq 1 7 1)の内符号パリティである。

また、 $B_{N,N}$ (192 \leq M \leq 207、0 \leq N \leq 171) は、リードソロモン符号の外符号パリティ(Outer-code-Parity) ある。

すなわち、外符号パリティ $B_{M,N}$ ($192 \le M \le 207$)は、情報データ $B_{M,N}$ ($0 \le M \le 192$) の外符号パリティである。

[0004]

【発明が解決しようとする課題】

ところで、上述した誤り訂正では、外符号誤り訂正が図15に示される各行に 対応する符号化ブロックを単位として行われ、内符号誤り訂正が図15に示され る各列に対応する符号化ブロックを単位として行われる。

この場合に、各符号化ブロックを単位とした誤り訂正において、誤りを訂正で きるバイト数は、パリティのバイト数に応じて決まる。

従って、DVDの再生状態が悪く、誤りがあるバイト数が所定の数を越えた場合には誤り訂正ができないバイトが生じ、再生されるデジタル信号の品質が低くなるという問題がある。

また、DVDにデジタル信号を記録する場合にも、記録状態が悪い場合には、 DVDに記録されるデジタル信号の品質が低くなるという問題がある。

[0005]

本発明は上述した従来技術の問題点に鑑みてなされ、記録媒体からデータを良好な品質で読みだすことができる読み出し制御装置およびその方法を提供することを目的とする。

また、本発明は、記録媒体から良好な状態でデータを再生できる再生装置を提供することを目的とする。

さらに、本発明は、記録媒体にデータを良好に記録できる記録装置を提供する ことを目的とする。

[0006]

【課題を解決するための手段】

上述した従来技術の問題点を解決し、上述した目的を達成するために、本発明の読み出し制御装置は、記録媒体からデータを読み出す際の読み出し状態を制御する読み出し制御装置であって、前記読み出したデータの誤り訂正を行う誤り訂正手段と、前記誤り訂正のエラーレートを算出するエラーレート算出手段と、前記エラーレートが小さくなるように、前記読み出し状態を制御する制御手段とを有する。

本発明の読み出し制御装置では、記録媒体から読み出されたデータが、誤り訂 正手段において、誤り訂正される。

そして、エラーレート手段において、前記誤り訂正のエラーレートが算出される。

そして、制御手段によって、前記エラーレートが小さくなるように、前記読み 出し状態が制御される。

[0007]

また、本発明の読み出し制御装置は、好ましくは、前記データは、所定の符号 化ブロックを単位として符号化されており、前記誤り訂正手段は、前記符号化ブロックを単位として前記誤り訂正を行い、前記エラーレート算出手段は、前記誤り訂正が正確に行われたデータ数、前記誤り訂正が正確に行われなかったデータ数、前記誤り訂正が正確に行われた符号化ブロック数および前記誤り訂正が正確に行われなかった符号化ブロック数のうち少なくとも一を用いて前記エラーレートを算出する。

[0008]

また、本発明の読み出し制御装置は、好ましくは、前記エラーレート算出手段は、前記誤り訂正が正確に行われたデータ数、前記誤り訂正が正確に行われなかったデータ数、前記誤り訂正が正確に行われた符号化ブロック数および前記誤り 訂正が正確に行われなかった符号化ブロック数のうち少なくとも一を、単数また は複数の前記符号化ブロックについて積算した結果を用いて前記エラーレートを 算出する。

[0009]

また、本発明の読み出し制御装置は、好ましくは、前記積算する符号化ブロックの数を制御する積算符号化ブロック数制御手段をさらに有する。

[0010]

また、本発明の読み出し制御装置は、好ましくは、前記データは、情報データ を構成する複数のバイトデータをマトリクス状に配置したときに各行毎の列方向 の誤り訂正符号を示す内符号パリティと、各列毎の行方向の誤り訂正符号を示す 外符号パリティと、前記情報データとを有し、前記誤り訂正手段は、前記内符号 パリティを用いた内符号誤り訂正と、前記外符号パリティを用いた外符号誤り訂 正とを行う。

[0011]

また、本発明の読み出し制御装置は、好ましくは、前記内符号誤り訂正について前記積算した結果を記憶する単数または複数の第1の記憶手段と、前記外符号誤り訂正について前記積算した結果を記憶する単数または複数の第2の記憶手段とを有する。

[0012]

また、本発明の読み出し制御装置は、好ましくは、前記エラーレート算出手段は、前記第1の記憶手段および前記第2の記憶手段に記憶された前記積算した結果を所定の順序で読み出す。

[0013]

また、本発明の読み出し制御装置は、好ましくは、前記第1の記憶手段および前記第2の記憶手段は、前段の記憶データを後段に順次に出力可能なように直列に接続されており、前記エラーレート算出手段は、前記第1の記憶手段および前記第2の記憶手段のうち一の記憶手段にアクセスを行う。

[0014]

また、本発明の読み出し制御装置は、好ましくは、前記記録媒体は、光ディスクであり、前記制御手段は、フィルタ特性、フォーカス状態および前記記録媒体

の回転速度の少なくとも一を制御する。

[0015]

また、本発明の再生装置は、記録媒体からデータを再生する再生手段と、前記 再生したデータの誤り訂正を行う誤り訂正手段と、前記誤り訂正のエラーレート を算出するエラーレート算出手段と、前記エラーレートが小さくなるように、前 記再生手段の再生状態を制御する制御手段とを有する。

[0016]

また、本発明の記録装置は、記録媒体にデータを記録する記録手段と、前記記録したデータを読み出す読み出し手段と、前記読み出したデータの誤り訂正を行う誤り訂正手段と、前記誤り訂正のエラーレートを算出するエラーレート算出手段と、前記エラーレートが小さくなるように、前記記録手段の記録状態を制御する制御手段とを有する。

[0017]

さらに、本発明の読み出し制御方法は、記録媒体からデータを読み出す際の読み出し状態を制御する読み出し制御方法であって、前記読み出したデータの誤り 訂正を行い、前記誤り訂正のエラーレートを算出し、前記エラーレートが小さく なるように、前記読み出し状態を制御する。

[0018]

【発明の実施の形態】

以下、本発明の実施形態に係わるDVDプレーヤについて説明する。

第1実施形態

図1は、本実施形態のDVDプレーヤ1の構成図である。

図1に示すように、DVDプレーヤ1は、読み出し系3、デコード系4、出力系5およびマイクロコンピュータ19を有する。

DVDプレーヤ1は、誤り訂正器17での誤り訂正の結果に基づいてマイクロコンピュータ19でエラーレートを求め、当該エラーレートに基づいて光ピックアップ13におけるフォーカスサーボを制御する。

[0019]

[読み出し系3]

読み出し系3は、スピンドルモータ10、送りモータ11、サーボコントローラ12、光ピックアップ13、RFアンプ14およびサーボフィルタ40を有する。

[0020]

サーボコントローラ12は、スピンドルモータ10、送りモータ11および光ピックアップ13を制御する。

例えば、サーボコントローラ12は、マイクロコンピュータ19からのパラメータ指示信号S19aと、サーボフィルタ40からのフォーカスエラー信号S40とに基づいてフォーカスサーボ信号を生成し、当該生成したフォーカスサーボ信号S12aを光ピックアップ13に出力する。

具体的には、サーボコントローラ12は、パラメータ指示信号S19aが示す オフセットをフォーカスエラー信号S40に与えて新たなフォーカスエラー信号 を生成し、当該新たに生成したフォーカスエラー信号に基づいてフォーカスサー ボ信号S12aを生成する。

[0021]

スピンドルモータ10は、サーボコントローラ12からの制御に基づいて、D VD2の回転を駆動する。

サーボフィルタ40は、RFアンプ14からのフォーカスエラー信号14bを 所定のフィルタ特性でフィルタ処理し、当該フィルタ処理さたフォーカスエラー 信号S40をサーボコントローラ12に出力する。

なお、サーボフィルタ40としては、例えばDSP(Digital Signal Processor)によるデジタルフィルタが用いられる。

[0022]

送りモータ11は、サーボコントローラ12からの制御に基づいて、DVD2 の径方向における光ピックアップ13の移動を駆動する。

光ピックアップ13は、対物レンズを介してレーザ光をDVD2の表面に照射し、その反射光を受光し、当該受光結果に応じた読み出し信号をRFアンプ14 に出力する。

また、光ピックアップ13は、サーボコントローラ12からのフォーカスサー

ボ信号S12aにフォーカス制御を行う。

[0023]

RFアンプ14は、光ピックアップ13からの読み出し信号を増幅し、これを RF信号S14aとしてAD変換器15に出力する。

また、RFアンプ14は、光ピックアップ13からの読み出し信号に基づいて 生成したフォーカスエラー信号14bをサーボフィルタ40に出力する。

[0024]

[デコード系4]

デコード系4は、AD変換器15、8-16復調器16、誤り訂正器17、バッファメモリ18、ストリーム分離器20、サブピクチャデコーダ21、MPEG(Moving Picture Experts Group)デコーダ22、オーディオデコーダ23、基準クロック発生器27およびビデオミキサ28を有する。

[0025]

AD変換器15は、基準クロック発生器27からの基準クロック信号に基づいて、アナログのRF信号S14aをデジタルの再生信号S15に変換して8-16復調器16に出力する。

8-16復調器16は、再生信号S15に含まれる8ビットのパターンを16ビットのパターンに復調した再生信号S16を生成し、これを誤り訂正器17に出力する。

バッファメモリ18は、マイクロコンピュータ19からの制御に基づいて、8 -16復調器16からの再生信号S16を、少なくとも単数の誤り訂正符号プロックとしてのECCブロック分だけ記憶する記憶容量を持ち、記憶した再生信号を誤り訂正器17に出力する。

[0026]

ストリーム分離器20は、再生信号S17から、サブピクチャ信号S20a、ビデオ信号S20bおよびオーディオ信号S20cを分離し、それぞれサブピクチャデコーダ21、MPEGデコーダ22およびオーディオデコーダ23に出力する。

[0027]

サブピクチャデコーダ21は、サブピクチャ信号S20aをデコードし、デコードしたサブピクチャ信号S21をビデオミキサ28に出力する。

MPEGデコーダ22は、ビデオ信号S20bをMPEG方式でデコードし、 デコードしたビデオ信号S22をビデオミキサ28に出力する。

オーディオデコーダ23は、オーディオ信号S20cをデコードし、デコード したオーディオ信号S23をDA変換器26に出力する。

DA変換器26は、アナログのオーディオ信号S23を、デジタルのオーディオ信号S26に変換し、これをスピーカ31に出力する。

[0028]

ビデオミキサ28は、ビデオ信号S22にサブピクチャ信号S21を合成して ヒデオ信号S28を生成し、これをNTSCエンコーダ24に出力する。

[0029]

誤り訂正器17は、バッファメモリ18から読み出した再生信号を、図15に示す1ECCブロックを単位として、内符号誤り訂正および外符号誤り訂正を行い、訂正後の再生信号S17をストリーム分離器20に出力する。誤り訂正符号としては、例えば、リードソロモン符号が用いられる。

[0030]

以下、誤り訂正器17について詳細に説明する。

図2は、誤り訂正器17の構成図である。

図 2 に示すように、誤り訂正器 1 7 は、誤り訂正部 1 7 1 、カウンタ 1 7 2 1 ~ 1 7 2 6 、 レジスタ 1 7 3 1 ~ 1 7 3 6 およびリセット信号生成回路 1 7 4 を有する。

<誤り訂正部171>

先ず、誤り訂正部171の処理について説明する。

図3は、誤り訂正部171の処理のフローチャートである。

ステップS1:誤り訂正部171は、図1に示すバッファメモリ18に図15 に示す1ECCブロック分の再生信号S16が書き込まれたか否かを判断し、書 き込まれたと判断した場合にはステップS2の処理を行い、書き込まれていない と判断した場合にはステップS1の処理を繰り返す。

[0031]

ステップS 2: 誤り訂正部 1 7 1 は、内符号パリティ (Inner-code-Parity) を用いた誤り訂正の単位であるデータB $_{0,M}\sim B_{207,M}$ (0 \leq M \leq 1 8 1) からなる P I 符号化ブロックを単位としてバッファメモリ 1 8 から図 1 5 に示すデータ B $_{0,0}\sim B_{207,181}$ を読み出し、当該 P I 符号化ブロックを単位として 1 回目の内符号誤り訂正を行う。

具体的には、バッファメモリ18から、先ずデータ $B_{0,0} \sim B_{207,0}$ が読み出され、次にデータ $B_{0,1} \sim B_{207,1}$ が読み出される。その後、データ $B_{0,2} \sim B_{207,2}$ 、データ $B_{0,3} \sim B_{207,3}$ 、....、データ $B_{0,181} \sim B_{207,181}$ の順で P I 符号化ブロック単位でデータが読み出して1 回目の内符号誤り訂正を行う。

[0032]

誤り訂正部171は、1回目の内符号誤り訂正を行う際に、内符号誤り訂正を 正確に行ったか否かをバイト単位で検出し、内符号誤り訂正を正確に行ったこと を検出する度にパルスを発生するPI(1)誤り訂正完了バイト検出信号S17 1a₁ を生成し、これをカウンタ172₁ に出力する。

また、誤り訂正部 1.71 は、 1 回目の内符号誤り訂正を行う際に、内符号誤り訂正が正確に行われなかった P I 符号化ブロックを検出し、当該 P I 符号化ブロックを検出する度にパルスを発生する P I (1) 誤り訂正不能符号ブロック検出信号 S 1.71 a_2 を生成し、これをカウンタ 1.72 a_2 に出力する。

[0033]

ステップS3: 誤り訂正部171は、外符号パリティ (Outer-code-Parity) を用いた誤り訂正の単位であるデータ $B_{N,0} \sim B_{N,181}$ ($0 \le N \le 207$) からなる PO符号化ブロックを単位としてバッファメモリ18から図15に示すデータ $B_{0,0} \sim B_{207,181}$ を読み出し、当該 PO符号化ブロックを単位として外符号誤り訂正を行う。

具体的には、バッファメモリ18から、先ずデータ $B_{0,0} \sim B_{0,181}$ が読み出され、次にデータ $B_{1,0} \sim B_{1,181}$ が読み出される。その後、データ $B_{2,0} \sim B_{2,181}$ 、データ $B_{3,0} \sim B_{3,181}$ 、....、データ $B_{207,0} \sim B_{207,181}$ の順で

PO符号化ブロック単位でデータが読み出して外符号誤り訂正を行う。

[0034]

誤り訂正部171は、外符号誤り訂正を行う際に、外符号誤り訂正を正確に行ったか否かをバイト単位で検出し、外符号誤り訂正を正確に行ったことを検出する度にパルスを発生するPO誤り訂正完了バイト検出信号S171a3 を生成し、これをカウンタ1723 に出力する。

また、誤り訂正部171は、外符号誤り訂正を行う際に、外符号誤り訂正が正確に行われなかったPO符号化ブロックを検出し、当該PO符号化ブロックを検出する度にパルスを発生するPO誤り訂正不能符号ブロック検出信号S171a を生成し、これをカウンタ1724 に出力する。

[0035]

ステップS4:誤り訂正部171は、内符号パリティを用いた誤り訂正の単位であるデータ $B_{0,M}\sim B_{207,M}$ ($0\leq M\leq 181$)からなるP I 符号化ブロックを単位としてバッファメモリ18から図15に示すデータ $B_{0,0}\sim B_{207,181}$ を読み出し、当該P I 符号化ブロックを単位として2回目の内符号誤り訂正を行う

[0036]

誤り訂正部 171 は、 2 回目の内符号誤り訂正を行う際に、内符号誤り訂正を正確に行ったか否かをバイト単位で検出し、内符号誤り訂正を正確に行ったことを検出する度にパルスを発生する PI (2) 誤り訂正完了バイト検出信号 S17 $1a_5$ を生成し、これをカウンタ 172_5 に出力する。

また、誤り訂正部171は、2回目の内符号誤り訂正を行う際に、内符号誤り 訂正が正確に行われなかったPI符号化ブロックを検出し、当該PI符号化ブロックを検出する度にパルスを発生するPI(2)誤り訂正不能符号ブロック検出 信号S171a₆を生成し、これをカウンタ172₆に出力する。 [0037]

ステップS5:誤り訂正部171は、リセット信号生成回路174に出力する ECCブロック検訂正終了信号S171bにパルスを発生させる。

[0038]

< $\pm 0.000 \times 1.72_{1} \sim 1.72_{6} >$

カウンタ 172_1 は、PI(1) 誤り訂正完了バイト検出信号S $171a_1$ に含まれるパルスをカウントし、当該カウント値をPI(1) 誤り訂正完了バイト数指示信号S 172_1 としてレジスタ 173_1 に出力する。

カウンタ 172_2 は、PI(1) 誤り訂正不能符号ブロック検出信号S171 a_2 に含まれるパルスをカウントし、当該カウント値をPI(1) 誤り訂正不能符号ブロック数指示信号S 172_2 としてレジスタ 173_2 に出力する。

カウンタ 172_3 は、PO誤り訂正完了バイト検出信号 $S171a_3$ に含まれるパルスをカウントし、当該カウント値をPO誤り訂正完了バイト数指示信号 $S172_3$ としてレジスタ 173_3 に出力する。

カウンタ 172_4 は、PO誤り訂正不能符号ブロック検出信号S $171a_4$ に含まれるパルスをカウントし、当該カウント値をPO誤り訂正不能符号ブロック数指示信号S 172_4 としてレジスタ 173_4 に出力する。

カウンタ 172_5 は、PI (2) 誤り訂正完了バイト検出信号S $171a_5$ に含まれるパルスをカウントし、当該カウント値をPI (2) 誤り訂正完了バイト数指示信号S 172_5 としてレジスタ 173_5 に出力する。

カウンタ 172_6 は、PI (2) 誤り訂正不能符号ブロック検出信号S171 a_6 に含まれるパルスをカウントし、当該カウント値をPI (2) 誤り訂正不能符号ブロック数指示信号S 172_6 としてレジスタ 173_6 に出力する。

ここで、カウンタ $172_1 \sim 172_6$ は、リセット信号S174にパルスが発生したときに、カウント値を0にリセットする。

[0039]

<リセット信号生成回路174>

リセット信号生成回路174は、ECCブロック訂正終了信号S171bに含まれるパルスをカウントし、当該カウント値が所定値になったときに、リセット

信号S174にパルスを発生させると共に、カウント値をリセットする。リセット信号生成回路174は、リセット信号S174をカウンタ172 $_1$ ~172 $_6$ 、レジスタ173 $_1$ ~173 $_6$ およびマイクロコンピュータ19に出力する。

なお、所定値は、カウンタ $172_1 \sim 172_6$ で積算を行うECCプロック数を示し、マイクロコンピュータ19からの設定信号S19bによって設定され、本実施形態では、例えば「1」である。

[0040]

 $< \nu$ \exists $3_1 \sim 173_6 >$

レジスタ $173_1 \sim 173_6$ は、最終段のレジスタ 173_1 の記憶データがマイクロコンピュータ19に出力されるように、直列に接続されている。このとき、レジスタ 173_1 からマイクロコンピュータ19に出力されるデータが、誤り訂正評価用信号S17aとなる。

レジスタ $173_1 \sim 173_6$ は、リセット信号S174にパルスが発生する度に、記憶データを後段のレジスタに出力すると共に、前段のレジスタから入力したデータを記憶する。

また、レジスタ173 $_1$ は、カウンタ172 $_1$ から入力したPI(1)誤り訂正完了バイト数指示信号S172 $_1$ を記憶する。

レジスタ 173_2 は、カウンタ 172_2 から入力したPI (1) 誤り訂正不能符号ブロック数指示信号S 172_2 を記憶する。

レジスタ 173_3 は、カウンタ 172_3 から入力したPO誤り訂正完了バイト数指示信号S 172_3 を記憶する。

レジスタ 173_4 は、カウンタ 172_4 から入力した PO誤り訂正不能符号ブロック数指示信号 S 172_4 を記憶する。

レジスタ 173_5 は、カウンタ 172_5 から入力した P I (2)誤り訂正完了 バイト数指示信号 S 172_5 を記憶する。

レジスタ 173_5 は、カウンタ 172_5 から入力した P I (2)誤り訂正不能符号ブロック数指示信号 S 172_5 を記憶する。

[0041]

〔出力系5〕

出力系5は、NTSC(National Television System Committee)エンコーダ24、DA変換器25,26、スピーカ31を有する。

NTSCエンコーダ24は、ビデオ信号S28をNTSC方式でデコードし、 このデコードしたビデオ信号S24をDA変換器25に出力する。

DA変換器25は、ビデオ信号S24をアナログのビデオ信号S25に出力し、ディスプレイ30に出力する。

[0042]

[マイクロコンピュータ19]

マイクロコンピュータ19は、誤り訂正器17からの誤り訂正評価用信号S17aを用いてエラーレートを生成し、当該生成したエラーレートに基づいてデフォーカスを抑制するようにフォーカスエラー信号のバイアスを決定し、当該バイアスを示すパラメータ指示信号S19aを生成する。

以下、マイクロコンピュータ19におけるエラーレートの算出方法について説明する。

ここで、誤り訂正評価用信号S17aに含まれるPI1誤り訂正完了バイト数指示信号S172 $_1$ 、PI1誤り訂正不能符号ブロック数指示信号S172 $_2$ 、PO誤り訂正完了バイト数指示信号S172 $_3$ 、PO誤り訂正不能符号ブロック数指示信号S172 $_4$ 、PI(2)誤り訂正完了バイト数指示信号S172 $_5$ 、PI(2)誤り訂正不能符号ブロック数指示信号S172 $_5$ が示す値をそれぞれa,b,c,d,e,fとすると、エラーレートERは例えば下記式(1)で示される。

[0043]

【数1】

ER= { (a+c+e) / (1 EECブロック内に含まれるバイト数×3) }
 ×1/5+ { d / (PO符号化ブロック数) + (b+f) / (PI符号化ブロック数×2) } ×4/5

[0044]

すなわち、式(1)では、1回の外符号誤り訂正および2回の内符号誤り訂正 における誤り訂正完了バイト数および誤り訂正不能符号ブロック数の双方を用い 、誤り訂正完了バイト数に比べて誤り訂正不能符号ブロック数に大きな重みを付けてエラーレートERを算出している。

[0045]

以下、マイクロコンピュータ19におけるパラメータ指示信号S19aの生成方法について説明する。

パラメータ指示信号は、前述したように、フォーカスエラー信号に与えられる バイアスを示しており、当該バイアスはパラメータエラー信号を用いて生成され る。

ここで、パラメータエラー信号は、前記バイアスの最適値からの差である。

なお、バイアスの最適値とは、図4に示すように、エラーレートが最も小さく なるバイアスの値である。

[0046]

先ず、マイクロコンピュータ19におけるパラメータエラー信号の生成方法に ついて説明する。

図5は、マイクロコンピュータ19におけるパラメータエラー信号の生成のフローチャートである。

パラメータprtは、中心値centに対して振幅値ampを加算および減算して決定される。また、パラメータを変更してからエラーレートを取り込むまでの時間をperiodとする。また、パラメータエラー信号の積分値をmesとする。また、パラメータエラー信号を積分する回数をcntとする。

[0047]

ステップS101:マイクロコンピュータ19は、パラメータエラー信号の積分値mesを初期値0に設定する。

ステップS102:マイクロコンピュータ19は、積分回数 c n t が 0 であるか否かを判断し、0 であると判断した場合には当該処理を終了し、0 でないと判断した場合にはステップS103の処理を実行する。

[0048]

ステップS103:マイクロコンピュータ19は、中心値centに振幅値ampを加算し、当該加算結果をパラメータprtに代入する。

ステップS104:マイクロコンピュータ19は、period/2の時間だけ待ち状態になる。

ステップS105:マイクロコンピュータ19は、図2に示すレジスタ173 1から入力した誤り訂正評価用信号S17aを用いて、前記式(1)に基づいて エラーレートERを算出し、当該エラーレートERを変数mes2に代入する。

[0049]

ステップS106:マイクロコンピュータ19は、中心値centから振幅値ampを減算し、当該減算結果をパラメータprtに代入する。

ステップS107:マイクロコンピュータ19は、period/2の時間だけ待ち状態になる。

ステップS108:マイクロコンピュータ19は、図2に示すレジスタ173 1から入力した誤り訂正評価用信号S17aを用いて、前記式(1)に基づいて エラーレートERを算出し、変数mes2から当該エラーレートERを減算し、 当該減算結果を変数mes2に代入する。

このとき、変数mes2が示す値が、パラメータエラー信号を1回積分した値 になる。

[0050]

ステップS109:マイクロコンピュータ19は、ステップS108で得られた変数mes2が、所定値PRT_ERRTHより大きいか否かを判断し、大きいと判断した場合にはステップSS102の処理に戻る。一方、小さいと判断した場合には、ステップS110の処理を実行する。

ここで、変数mes2は、正常な計測条件のもとでは所定値PRT_ERRT H内に収まるが、DVD2のディスク面の傷や汚れなどの要因があると所定値PRT_ERRTH内に収まらない場合がある。そのため、変数mes2が所定値PRT_ERRTH内に収まらない場合の変数mes2は不正データであると判断し、当該変数mes2の値はパラメータエラー信号の積分値mesに加算しないようにする。すなわち破棄する。

[0051]

ステップS110:マイクロコンピュータ19は、パラメータエラー信号の積

分値mesに、ステップS108で得た変数mes2の値を加算し、当該加算結果を積分値mesとする。

ステップS111:マイクロコンピュータ19は、パラメータエラー信号を積 分する回数 cnt を1だけデクリメントする。

[0052]

すなわち、図5に示す処理では、パラメータprtが「cent+amp」の場合のエラーレートERから、パラメータprtが「cent-amp」の場合のエラーレートERを減算した値を示す変数mes2が所定値PRT_ERRT H内の場合には、パラメータエラー信号の積分値mesに当該変数mes2を加算し(すなわち変数mes2を積分の対象とし)、当該加算をcntで示される回数だけ行ったときの積分値mesを最終的に求めるパラメータエラー信号とする。

[0053]

ここで、上述したステップS102からステップS111の処理ループは、方 形波を乗じて取り出すことを意味する。

例えば、「d 1, d 2, d 3, d 4, 」のサンプルデータ列があるとすると、これに方形波を乗ずると、「d 1, -d 2, d 3, -d 4, . . . 」となる。さらに、これに積分を実行すると、積分値 s u m は下記式(2)のようになる。

[0054]

【数2】

 $sum = (d1-d2) + (d3-d4) + \dots + (d(n-1)-dn + \dots (2))$

[0055]

ここで、上記式(2)のsumは、図5の積分値mesに相当し、上記式(2)の(d(n-1)-dn)は図5の変数mes2に相当する。

[0056]

以上、方形波を乗じて積分する方法を示したが、正弦波などを乗じて積分して もよい。 次に、マイクロコンピュータ19において、図5に示す処理によって生成した パラメータエラー信号をフィードバックし、パラメータ指示信号を生成する方法 を説明する。

図6は、マイクロコンピュータ19におけるパラメータ指示信号を生成する方 法のフローチャートである。

ステップS201:マイクロコンピュータ19は、初期設定を行う。具体的には、パラメータの中心値centを0、振幅ampをPRT_AMP、periodを1/2変調周期であるPRT_PERの2倍、cntをPRT_CNTに設定する。

[0057]

ステップS202:マイクロコンピュータ19は、図5に基づいた処理を行って、パラメータエラー信号mesを生成する。

ステップS203:マイクロコンピュータ19は、ステップS202で得られたパラメータエラー信号mesの絶対値を、自動調整終了条件である閾値PRT _Eと比較し、PRT_Eより小さければステップS204の処理を実行し、そうでなければステップS205の処理を実行する。

[0058]

ステップS204:マイクロコンピュータ19は、ステップS202で用いた パラメータの中心値centをパラメータprtとして処理を終了する。

ステップS205:マイクロコンピュータ19は、ステップS202で得られたパラメータエラー信号mesに、予め決められたゲインPRT_Gを乗算し、その結果をパラメータの中心値centに加算し、当該加算結果を中心値centに代入し、ステップS202の処理に戻る。

[0059]

以後、マイクロコンピュータ19は、ステップS203で、パラメータエラー信号mesが閾値PRT_E以下になるまでパラメータの中心値centを変更しながら測定を続ける。

[0060]

なお、ステップS205で、ゲインPRT__Gを減ずるようにしてもよい。こ

れにより、ゲインを徐々に小さくして、ノイズによって処理が乱れることを回避 できる。

なお、上述したパラメータの生成は、DVD2の再生を行う前に行ってもよい し、再生中に行ってもよい。また、再生状態が悪化したときに行ってもよい。

[0061]

次に、図1を参照しながら、DVDプレーヤ1の全体動作について説明する。

先ず、サーボコントローラ12の制御に基づいたスピンドルモータ10からの回転駆動によってDVD2が回転し、光ピックアップ13によるDVD2からの読み出し信号がRFアンプ14出力される。この読み出し信号は、RFアンプ14で増幅され、RF信号S14aとしてAD変換器15に出力される。

RF信号S14aは、AD変換器15において、デジタルの再生信号S15に変換された後に、再生信号S15として8-16復調器16に出力される。

再生信号S15は、8-16復調器16において、8-16復調される。

[0062]

そして、当該復調された再生信号S16が、前述したように、バッファメモリ 18に記憶された後に、図2に示す誤り訂正器17の誤り訂正部171において ECCブロックを単位として誤り訂正が行われ、再生信号S17が生成される。

また、誤り訂正部 171 において、前述したように、PI(1)誤り訂正完了バイト検出信号 S 171 a_1 、PI(1)誤り訂正不能符号ブロック検出信号 S 171 a_2 、PO誤り訂正完了バイト検出信号 S 171 a_3 、PO誤り訂正元能符号ブロック検出信号 S 171 a_4 、PI(2)誤り訂正完了バイト検出信号 S 171 a_5 、PI(2)誤り訂正不能符号ブロック検出信号 S 171 a_6 が生成される。

次に、カウンタ $172_1 \sim 172_6$ において検出信号 $S171a_1 \sim 171a_6$ に含まれるパルスがカウントされ、当該カウント値がレジスタ $173_1 \sim 17_6$ に記憶された後に、誤り訂正評価用信号S17aとしてマイクロコンピュータ19に出力される。

次に、マイクロコンピュータ19において、誤り訂正評価用信号S17aを用いてエラーレートが算出され、当該算出されたエラーレートに基づいてデフォー

カスを抑制するようにフォーカスエラー信号のバイアスが決定され、当該バイアスを示すパラメータ指示信号S19aがサーボコントローラ12に出力される。

[0063]

そして、サーボコントローラ12において、マイクロコンピュータ19からのパラメータ指示信号S19aと、サーボフィルタ40からのフォーカスエラー信号S40とに基づいてフォーカスサーボ信号が生成され、当該生成されたフォーカスサーボ信号S12aが光ピックアップ13に出力される。

これにより、光ピックアップ13において、デフォーカスを抑制するように、 フォーカス制御が行われる。

[0064]

一方、誤り訂正器 1 7からストリーム分離器 2 0 に出力された、誤り訂正された再生信号 S 1 7は、ストリーム分離器 2 0 において、サブピクチャ信号 S 2 0 a、ビデオ信号 S 2 0 b およびオーディオ信号 S 2 0 c に分離され、それぞれサブピクチャデコーダ 2 1、MPE G デコーダ 2 2 およびオーディオデコーダ 2 3 に出力される。

[0065]

次に、サブピクチャ信号S20aは、サブピクチャデコーダ21においてデコードされ、デコードされたサブピクチャ信号S21がビデオミキサ28に出力される。

また、ビデオ信号S20bは、MPEGデコーダ22においてデコードされ、 デコードされたビデオ信号S22がビデオミキサ28に出力される。

また、オーディオ信号S20cは、オーディオデコーダ23においてデコード され、デコードされたオーディオ信号S23がDA変換器26に出力される。

[0066]

サブピクチャ信号S20aは、ビデオミキサ28において、ビデオ信号S22 に合成され、合成結果であるビデオ信号S28がNTSCエンコーダ24に出力 される。

そして、ビデオ信号S28が、NTSCエンコーダ24においてNTSCデコードされ、デコード結果であるビデオ信号S24がDA変換器25に出力される

ビオデ信号S24は、DA変換器25においてアナログのビデオ信号S25出力され、ビデオ信号S25がディスプレイ30に出力される。

[0067]

また、オーディオ信号S33は、DA変換器26においてアナログのビデオ信号S26に変換され、ビデオ信号S26がスピーカ31に出力される。

[0068]

以上説明したように、DVDプレーヤ1によれば、DVD2の再生信号の誤り 訂正を行う際に得られたエラーレートに基づいて、デフォーカスを抑制するよう にフォーカスサーボ信号S12aを生成して光ピックアップ13を制御する。

そのため、光ピックアップ13におけるDVD2に対してのフォーカス状態が 悪い場合でも、それぞれ改善して安定して正確にDVD2の再生を行うことがで きる。

また、DVDプレーヤ1によれば、誤り訂正器17内で、誤り訂正評価用信号 S17aを生成するため、マイクロコンピュータ19の負荷を軽減できる。

[0069]

また、DVDプレーヤ1によれば、図2に示すように、誤り訂正器 17内のレジスタ $173_1 \sim 173_6$ のうちマイクロコンピュータ19がアクセスを行うレジスタをレジスタ 173_1 に限定したことで、マイクロコンピュータ19によるレジスタアクセスのオーバヘッドを小さくできる。

[0070]

第2実施形態

図7は、本実施形態のDVDプレーヤ201の構成図である。

図7において、図1と同じ符号を付した構成要素は、第1実施形態で説明した 構成要素と同じである。

すなわち、DVDプレーヤ201は、サーボコントローラ212、誤り訂正器 217およびマイクロコンピュータ219に特徴を有している。

[サーボコントローラ212]

サーボコントローラ212は、スピンドルモータ10、送りモータ11および

[0098]

ステップS606:マイクロコンピュータ319は、ステップS602で入力したPI(1)誤り訂正完了バイト数指示信号S172₁ が示すPI(1)誤り訂正完了バイト数が、目標エラーレートERR_PI1_IMP_THR以上であるか否かを判断し、目標エラーレートERR_PI1_IMP_THR以上であると判断した場合にはステップS609の処理を実行し、目標エラーレートERR_PI1_IMP_THRより小さいと判断した場合にはステップS607の処理を実行する。

[0099]

ステップS607:マイクロコンピュータ319は、傷無しディスク用ヒステ リシスCNT__NDの値を1だけ減算する。

ステップS608:マイクロコンピュータ319は、傷有りディスク用ヒステリシスCNT_Dに初期値CNT_D_MAXを設定する。

[0100]

ステップS609:マイクロコンピュータ319は、傷有りディスク用ヒステリシスCNT__Dの値を1だけ減算する。

ステップS610:マイクロコンピュータ319は、傷無しディスク用ヒステリシスCNT_NDに初期値CNT_ND_MAXを設定する。

[0101]

ステップS611:マイクロコンピュータ319は、傷有りディスク用ヒステリシスCNT__Dが0であるか否かを判断し、0であると判断した場合にはステップS612の処理を実行し、0ではないと判断した場合にはステップS613の処理を実行する。

ここで、傷有りディスク用ヒステリシスCNT_Dが0であると判断されるのは、ステップS606において、PI(1)誤り訂正完了バイト数が目標エラーレートERR_PI1_IMP_THR以上であることが、初期値CNT_D_MAXで示される回数だけ連続して判断された場合である。

[0102]

ステップS612:マイクロコンピュータ319は、傷があるディスク向けの

フィルタ特性を選択することを示すフィルタ特性指示信号S319aをサーボフィルタ340に出力する。

これにより、サーボフィルタ340では、傷のあるディスク向けのフィルタ特性で、RFアンプ14からのフォーカスエラー信号14bなどがフィルタ処理される。

[0103]

ステップS613:マイクロコンピュータ319は、傷無しディスク用ヒステリシスCNT_NDが0であるか否かを判断し、0であると判断した場合にはステップS614の処理を実行し、0ではないと判断した場合にはステップS60 1の処理に戻る。

ここで、傷無しディスク用ヒステリシスCNT_Dが0であると判断されるのは、ステップS606において、PI(1)誤り訂正完了バイト数が目標エラーレートERR_PI1_IMP_THRより小さいことが、初期値CNT_ND_MAXで示される回数だけ連続して判断された場合である。

[0104]

ステップS614:マイクロコンピュータ319は、傷が無いディスク向けのフィルタ特性を選択することを示すフィルタ特性指示信号S319aをサーボフィルタ340に出力する。

これにより、サーボフィルタ340では、傷の無いディスク向けのフィルタ特性で、RFアンプ14からのフォーカスエラー信号14bなどがフィルタ処理される。

[0105]

以上説明したように、DVDプレーヤ301によれば、DVD2の再生信号の 誤り訂正を行う際に得られたエラーレートに基づいて、サーボフィルタ340の フィルタ特性を制御する。

すなわち、DVDプレーヤ301では、サーボフィルタ340において、エラーレートが目標エラーレート以上の場合には、傷の有るディスク向けのフィルタ特性でフォーカスエラー信号などをフィルタ処理し、エラーレートが目標エラーレートより小さい場合には、傷の無いディスク向けのフィルタ特性でフォーカス

エラー信号などをフィルタ処理する。

そのため、DVDプレーヤ301によれば、髙精度なフォーカスエラー信号S40などを生成でき、サーボコントローラ12のサーボ性能を高めることができる。

[0106]

なお、DVDプレーヤ301では、フィルタ特性指示信号S319aを、PI (1) 誤り訂正完了バイト数指示信号S 172_1 のみを用いて生成した場合を例示したが、リセット信号S174に発生するパルス数を増加させて、指示信号S $172_2 \sim S172_6$ をさらに用いるようにしてもよい。

[0107]

本発明は上述した実施形態には限定されない。

例えば、上述した実施形態では、DVD2に記録されたデジタル信号をDVDプレーヤで再生する場合を例示したが、本発明は、デジタル信号をDVD2に記録する場合にも同様に適用できる。この場合には、図1に示す構成に記録手段をさらに加え、当該記録手段によってDVD2にデジタル信号を記録した後に、当該記録したデジタル信号をDVD2から前述した第1実施形態で説明した場合と同様に読み出してエラーレートを求め、当該エラーレートが小さくなるように前記録手段の記録状態を制御する。

[0108]

例えば、上述した実施形態では、図 2 に示すように、カウンタ 1 7 2_{6} からの指示信号 S 1 7 2_{1} \sim S 1 7 2_{6} をそれぞれレジスタ 1 7 3_{6} に出力する場合を例示したが、図 1 4 に示すように、カウンタ 1 7 2_{1} \sim 1 7 2_{6} とレジスタ 1 7 3_{1} \sim 1 7 3_{6} との間にセレクタ 1 8 0 を設けることで、マイクロコンピュータ 1 9 からの切換信号 S 1 9 c に応じて、カウンタ 1 7 2_{1} \sim 1 7 2_{6} からの指示信号 S 1 7 2_{1} \sim S 1 7 2_{6} を任意のレジスタ 1 7 3_{1} \sim 1 7 3_{6} に出力することが可能になる。

これにより、PI (1) 誤り訂正完了バイト検出信号S171 a_1 、PI (1) 誤り訂正不能符号ブロック検出信号S171 a_2 、PO誤り訂正完了バイト検出信号S171 a_3 、PO誤り訂正不能符号ブロック検出信号S171 a_4 、P

I (2) 誤り訂正完了バイト検出信号 S $171a_5$ 、 P I (2) 誤り訂正不能符号プロック検出信号 S $171a_6$ を任意の順序で誤り訂正評価用信号 S 17a としてマイクロコンピュータ 19 に出力することが可能になる。

その結果、マイクロコンピュータ19において、指示信号 $S172_1 \sim S17$ 2_6 のうち任意の組の指示信号を用いてエラーレートを生成することが可能になる。

[0109]

また、上述した実施形態では、PI(1)誤り訂正、PO誤り訂正およびPI(2)誤り訂正を順に行う場合を例示したが、PI誤り訂正およびPO誤り訂正を順に行う場合、PI誤り訂正のみを行う場合、PO誤り訂正のみを行う場合などPI誤り訂正およびPO誤り訂正のうちいずれか一方を少なくとも一回行う種々の場合に本発明を適用できる。

[0110]

また、上述した実施形態では、一例として、前記式(1)を用いてエラーレートを求める場合を例示したが、エラーレートの算出方法は、誤り訂正が正確に行われたデータ数、誤り訂正が正確に行われなかったデータ数、誤り訂正が正確に行われた符号化ブロック数および誤り訂正が正確に行われなかった符号化ブロック数のうち少なくとも一を用いるものであれば特に限定されない。

例えば、式(1)で用いたa, b, c, d, e, fを用いて、aおよびbに応じたエラーレート ER_1 、cおよびdに応じたエラーレート ER_2 、eおよびfに応じたエラーレート ER_3 を個別に算出してもよい。この場合には、エラーレート ER_1 , ER_2 , ER_3 に基づいて、所定の規則に従って再生状態を制御する。

[0111]

また、上述した実施形態では、記録媒体としてDVDを例示したが、CD(Compact Disck)、光磁気ディスクなどを再生する場合にも本発明を適用できる。

また、マイクロコンピュータが、エラーレートに基づいて制御する対象は、記録媒体の読み出し、再生および記録に関するパラメータであれば特に限定されない。

例えば、本発明は、エラーレートを小さくするように、レーザダイオードの発 振光量、レーザダイオードの高周波重畳周波数、レーザダイオードの高周波重畳 振幅、フォトダイオードのゲイン、トラッキング状態、RF信号の特性、前記光 ディスクの傾きおよび前記光ディスクの回転速度などを制御するようにしてもよ い。

[0112]

【発明の効果】

以上説明したように、本発明の読み出し制御装置およびその方法によれば、記録媒体からのデータの読み出しを安定して正確(高品質)に行うことができる。

また、本発明の再生装置によれば、記録媒体の再生を安定して正確に行うことができる。

また、本発明の記録装置によれば、記録媒体への記録を安定して正確に行うことができる。

【図面の簡単な説明】

【図1】

図1は、本発明の第1実施形態のDVDプレーヤの構成図である。

【図2】

図2は、図1に示す誤り訂正器の構成図である。

【図3】

図3は、図2に示す誤り訂正部の処理のフローチャートである。

【図4】

図4は、パラメータエラー信号のバイアスとエラレートとの関係を示す図である。

【図5】

図5は、図1に示すマイクロコンピュータにおけるパラメータエラー信号の生成のフローチャートである。

【図6】

図6は、図1に示すマイクロコンピュータにおけるパラメータ指示信号を生成 する方法のフローチャートである。 【図7】

図7は、本発明の第2実施形態のDVDプレーヤの構成図である。

【図8】

図8は、図7に示す誤り訂正器の構成図である。

【図9】

図9は、図7に示すマイクロコンピュータの初期設定処理のフローチャートで ある。

【図10】

図10は、図7に示すマイクロコンピュータによるスピンドル回転数増減指示 信号の生成処理のフローチャートである。

【図11】

図11は、本発明の第3実施形態のDVDプレーヤの構成図である。

【図12】

図12は、図11に示すマイクロコンピュータの初期設定処理のフローチャートである。

【図13】

図13は、図11に示すマイクロコンピュータによるフィルタ特性指示信号の 生成処理ののフローチャートである。

【図14】

図14は、図12に示す誤り訂正器の変形例を説明するための図である。

【図15】

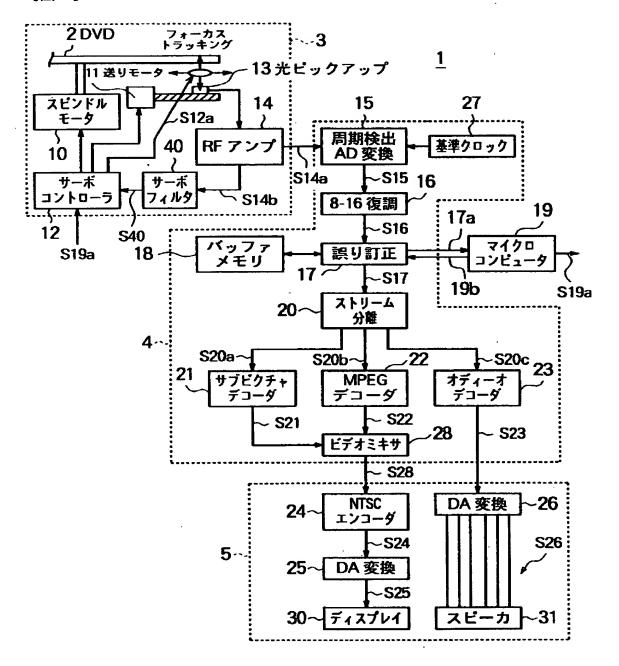
図15は、ECCブロックのフォーマットを説明するための図である。

【符号の説明】

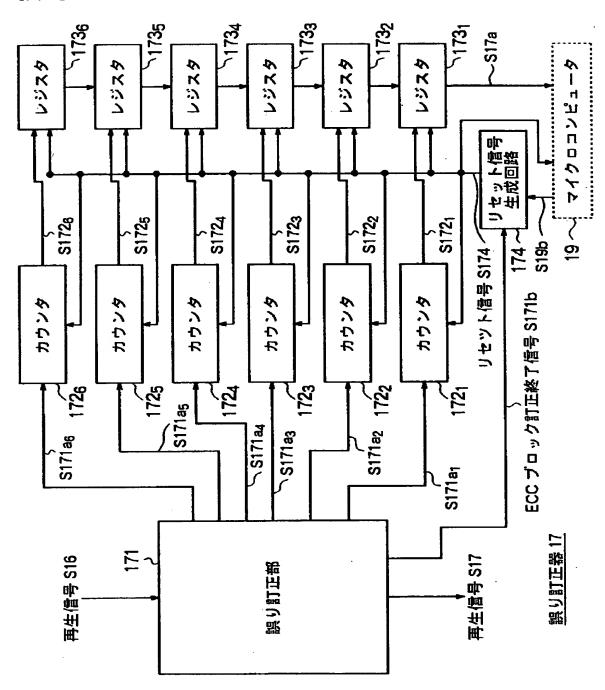
1…DVDプレーヤ、2…DVD、3…読み出し系、4…デコード系、5…出力系、10…スピンドルモータ、11…送りモータ、12…サーボコントローラ、13…光ピックアップ、14…RFアンプ、15…AD変換器、16…8-16復調器、17…誤り訂正器、18…バッファメモリ、19…マイクロコンピュータ、20…ストリーム分離器、171…誤り訂正部、172₁~172₆…カウンタ、173₁~173₆…レジスタ、174…リセット信号生成回路

【書類名】 図面

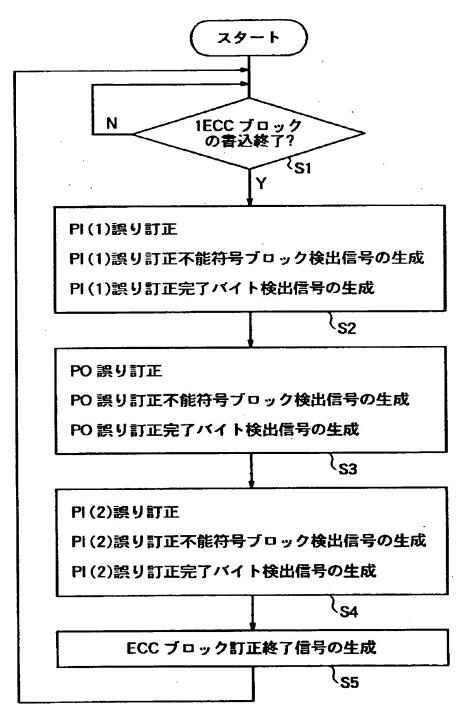
【図1】



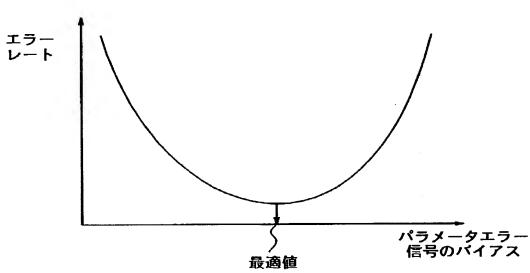
【図2】

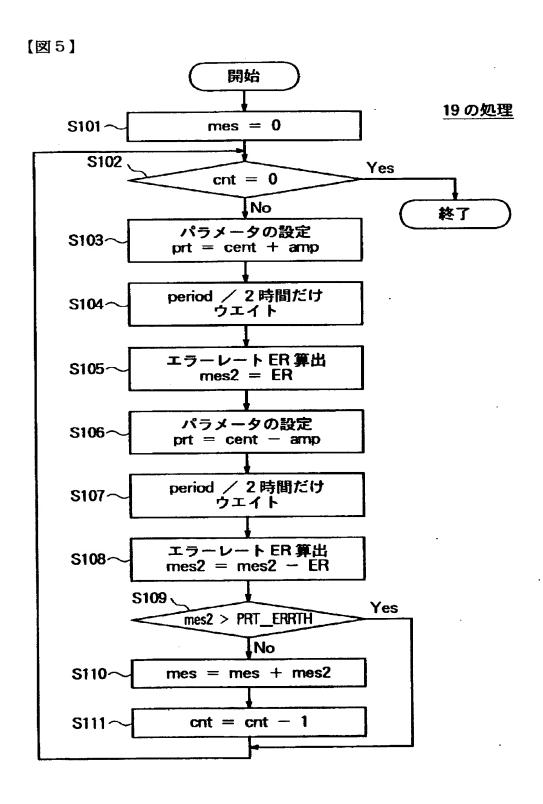


【図3】

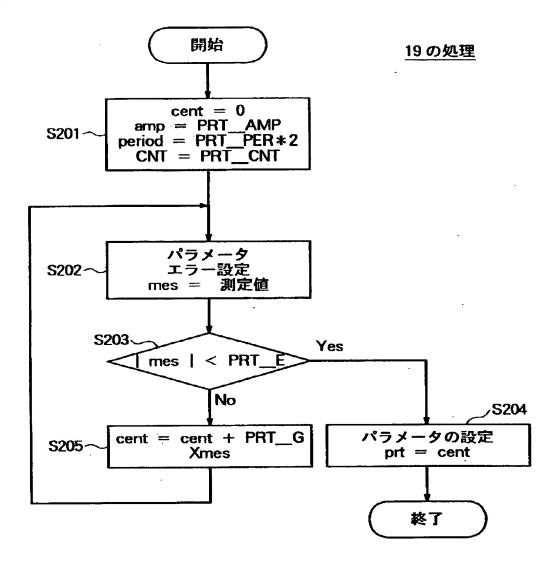




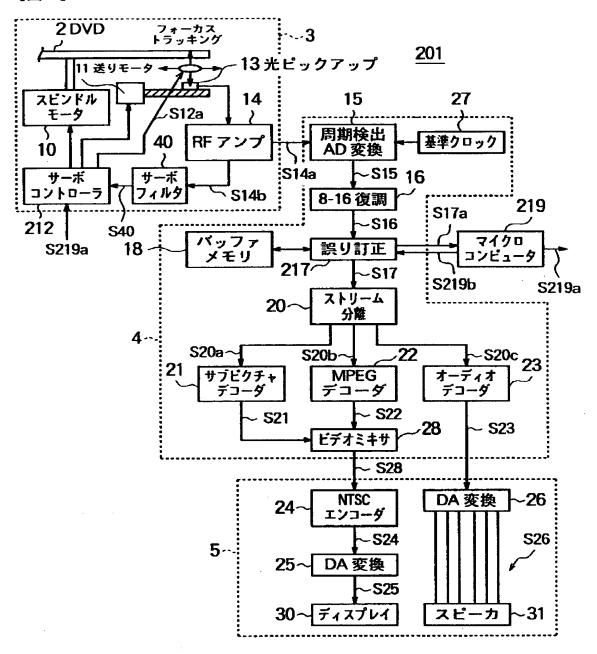


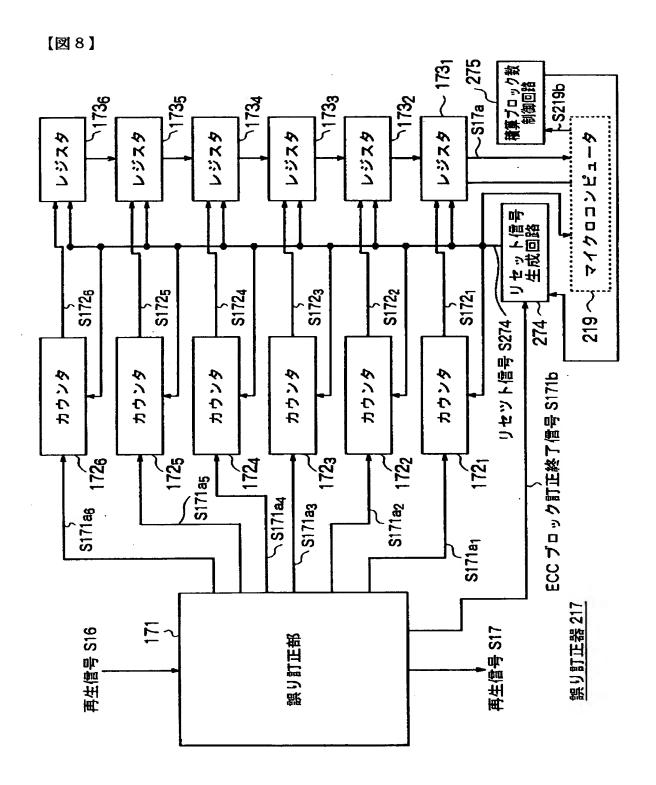


【図6】

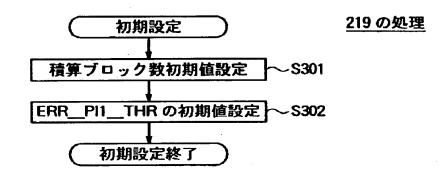


【図7】

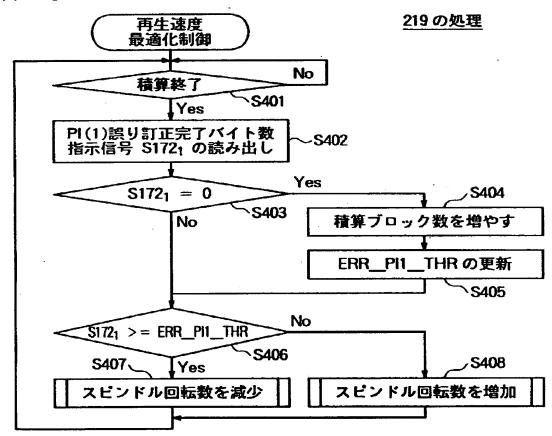




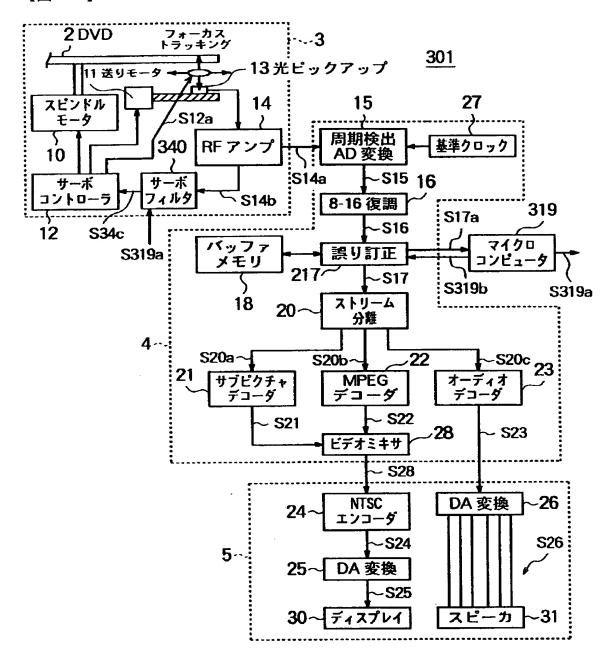
【図9】



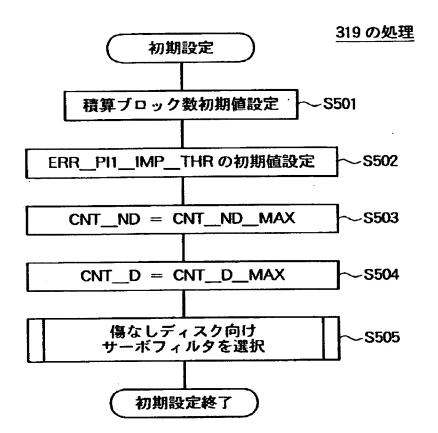
【図10】



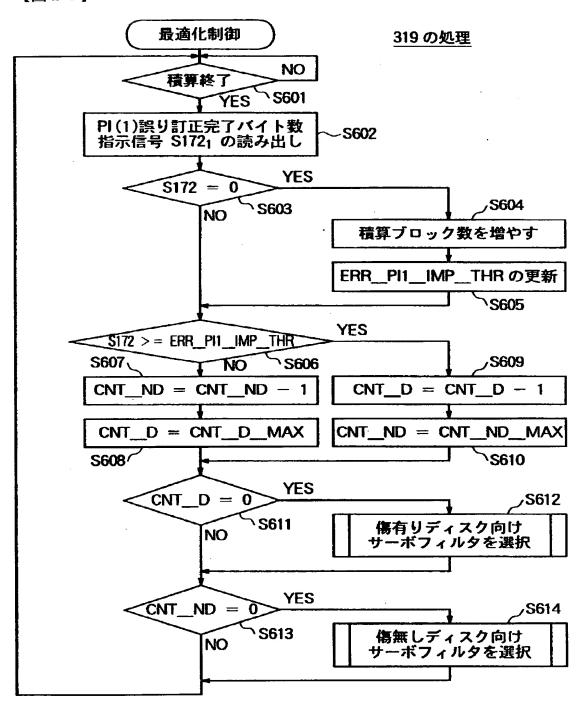
【図11】



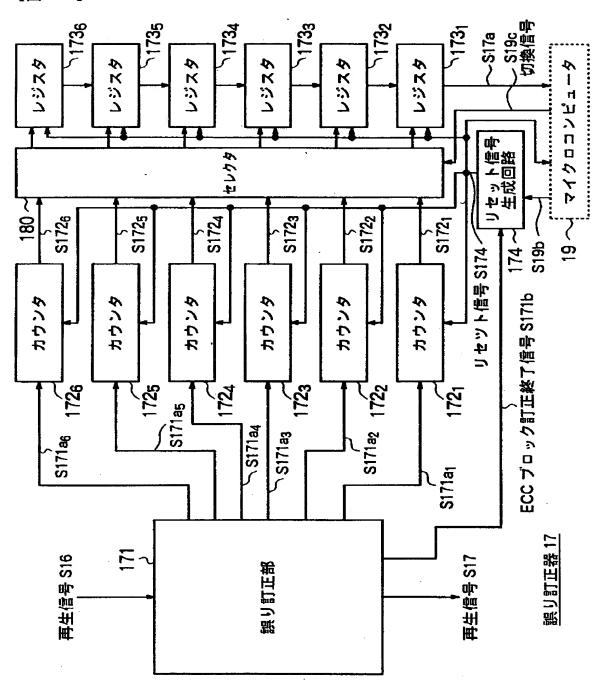
【図12】



【図13】



【図14】



【図15】

		5	(情報データ)			K	(内符号パリティ)	(+,
			J 607711				1 600	
	B _{0.0}	B _{0.1}	•••	B _{0.170}	B _{0.171}	Ba.172	•••	B _{0.181}
	B _{1.0}	B _{1.1}	•	B _{1.170}	B _{1.171}	B _{1.172}	•	B _{1.181}
	B ₂₀	B _{2.1}	•••	B2.170	B2171	B2172	:	B2.181
	•••	•••	•••	•••	•••	•••	•••	•••
	B _{189.0}	B _{189.1}	•••	B _{189,170}	B _{189.177}	B _{189.172}	•	B189.181
	B _{190.0}	B ₁ 30.1	•••	B190.170	B190.171	B _{190.172}	•	B190,181
	B _{191.0}	B _{191.1}	•••	B _{191,170}	B191.171	B191.172	•••	B191.181
1 4 A I	B _{192.0}	B ₁ 22.1	•••	B192.170	B192171	B192.172	:	B192.181
本年本	•	•	•••	•••	•••	•••	•	:
パリティ)	B _{207.0}	B207.1	•••	B207.170	B207.171	B207.172	:	B207.181

【書類名】

要約書

【要約】

【課題】 再生状態が悪い場合でも、高い確率で誤り訂正を行うことができる 記録媒体の再生装置を提供する。

【解決手段】 光ピックアップ13によって、DVD2からデータを再生し、 当該再生したデータの誤り訂正を誤り訂正器17で行う。マイクロコンピュータ 19は、誤り訂正器17における誤り訂正の外符号誤り訂正完了バイト数などを 用いてエラーレートを算出し、当該エラーレートに基づいて、光ピックアップ1 3のフォーカスサーボを制御する。

【選択図】 図1

出願人履歴情報

識別番号

[000002185]

1. 変更年月日 1990年 8月30日

[変更理由] 新規登録

住 所 東京都品川区北品川6丁目7番35号

氏 名 ソニー株式会社

光ピックアップ13を制御する。

本実施形態では、サーボコントローラ212は、マイクロコンピュータ219からのスピンドル回転数増減指示信号S219aに基づいて、スピンドルモータ10の回転数を制御する。

[0071]

[誤り訂正器217]

図8は、誤り訂正器217の構成図である。

図8において、図2と同じ符号を付した構成要素は、第1実施形態で前述した 誤り訂正器17の同一符号の構成要素と同じである。

図8に示すように、誤り訂正器 2 1 7 は、誤り訂正部 1 7 1、カウンタ 1 7 2 1 ~ 1 7 2 1 ~ 1 7 2 1 ~ 1 7 3 1 7 3

ここで、誤り訂正器 2 1 7 は、誤り訂正部 1 7 1 、カウンタ 1 7 2 1 1 2 1 3 1 4 1

[0072]

積算ブロック数制御回路275は、マイクロコンピュータ219からの積算ブロック数増減信号S219bに応じて、リセット信号生成回路274に設定されている積算ブロック数を増減する。

[0073]

リセット信号生成回路 2 7 4 は、ECCブロック訂正終了信号 S 1 7 1 b に含まれるパルスをカウントし、当該カウント値が積算ブロック数になったときに、リセット信号 S 2 7 4 にパルスを発生させると共に、カウント値をリセットする。リセット信号 E 成回路 2 7 4 は、リセット信号 S 2 7 4 をカウンタ 1 7 2 $_1$ ~ 1 7 2 $_6$ 、レジスタ 1 7 3 $_1$ ~ 1 7 3 $_6$ およびマイクロコンピュータ 2 1 9 に出力する。

また、リセット信号生成回路274は、積算ブロック数制御回路275からの 制御に応じて、積算ブロック数を増減する。



[マイクロコンピュータ219]

マイクロコンピュータ219は、誤り訂正器217からの誤り訂正評価用信号 S17aを用いてエラーレートを算出し、当該算出したエラーレートに基づいて スピンドルモータ10の回転数の増減を指示するスピンドル回転数増減指示信号 S219aを生成する。

[0075]

図9は、マイクロコンピュータ219の初期設定処理のフローチャートである

ステップS301:マイクロコンピュータ219は、積算ブロック数に初期値を設定する。

ステップS302:マイクロコンピュータ219は、目標エラーレートER_ PI1_THRに初期値を設定する。

[0076]

図10は、マイクロコンピュータ219によるスピンドル回転数増減指示信号 S219aの生成処理のフローチャートである。

図10に示す処理は、図9に示す初期設定処理が終了した後に行われる。

[0077]

ステップS401:マイクロコンピュータ219は、例えば、リセット信号生成回路274からのリセット信号S274に基づいて、誤り訂正器217における積算処理が終了したか否かを判断し、終了したと判断した場合にはステップS402の処理を行う、終了していないと判断した場合にはステップS401の処理を繰り返す。

このとき、誤り訂正器217では、リセット信号生成回路274に設定された 積算ブロック数分のECCブロックについての誤り訂正完了バイト数および誤り 訂正不能符号ブロック数の積算処理が行われる。

[0078]

ステップS402:マイクロコンピュータ219は、誤り訂正評価用信号S17aとして、PI(1)誤り訂正完了バイト数指示信号S172 $_1$ を入力する。

[0079]

ステップS403:マイクロコンピュータ219は、ステップS402で入力したPI(1)誤り訂正完了バイト数指示信号S172₁ が示すPI(1)誤り訂正完了バイト数が0であるか否かを判断し、0であると判断した場合にはステップS404の処理を実行し、0ではないと判断した場合にはステップS406の処理を実行する。

[0800]

ステップS404:マイクロコンピュータ219は、積算ブロック数を増加することを示す積算ブロック数増減信号S219bを積算ブロック数制御回路275に出力する。

積算ブロック数制御回路275は、当該積算ブロック数増減信号S219bに基づいて、リセット信号生成回路274に設定されている積算ブロック数を所定の数だけ増加する。

[0081]

ステップS405:マイクロコンピュータ219は、ステップS404で増加 した積算ブロック数に応じた値で目標エラーレートERR_PI1_THRを更 新する。

[0082]

ステップS406:マイクロコンピュータ219は、ステップS402で入力したPI(1)誤り訂正完了バイト数指示信号S172₁ が示すPI(1)誤り訂正完了バイト数が、目標エラーレートERR_PI1_THR以上であるか否かを判断し、目標エラーレートERR_PI1_THR以上であると判断した場合にはステップS407の処理を実行し、目標エラーレートERR_PI1_THRより小さいと判断した場合にはステップS408の処理を実行する。

[0083]

ステップS407:マイクロコンピュータ219は、スピンドルモータ10の回転数を減少することを指示するスピンドル回転数増減指示信号S219aをサーボコントローラ212に出力する。

これにより、スピンドルモータ10の回転数が減少する。

[0084]

ステップS408:マイクロコンピュータ219は、スピンドルモータ10の 回転数を増加することを指示するスピンドル回転数増減指示信号S219aをサ ーボコントローラ212に出力する。

これにより、スピンドルモータ10の回転数が増加する。

[0085]

以上説明したように、DVDプレーヤ201によれば、DVD2の再生信号の 誤り訂正を行う際に得られたエラーレートに基づいて、スピンドルモータ10の 回転速度を制御する。

すなわち、DVDプレーヤ201では、エラーレートが目標エラーレート以上の場合にはスピンドルモータ10の回転速度を減少することで、再生状態を改善する。この場合に、スピンドルモータ10の回転速度を減少すると、転送レートが低くなるが、DVD2からのデータの読み出しの失敗による当該読み出し動作のリトライを無くすことができ、読み出し時間は短縮できる。

また、DVDプレーヤ1では、エラーレートが目標エラーレートより小さい場合にはスピンドルモータ10の回転速度を増加させることで、目標エラーレートを得られる範囲で、転送レートを高めることができる。

[0086]

なお、DVDプレーヤ201では、スピンドル回転数増減指示信号S219 a を、PI(1)誤り訂正完了バイト数指示信号S172 $_1$ のみを用いて生成した場合を例示したが、リセット信号S174に発生するパルス数を増加させることで、さらに指示信号S172 $_2$ ~S172 $_6$ を用いることができる。

この場合に、レジスタ 173_1 から 173_6 に向けて重要度の高い順に指示信号 $S172_1 \sim S172_6$ を記憶することで、リセット信号生成回路 274 からのリセット信号 S274 に含まれるパルス数に応じて、重要度の高い指示信号を重要度の低い指示信号に比べて優先的にマイクロコンピュータ 219 に供給することができる。

なお、指示信号S 1 7 2 1 2 6 の重要度は、例えば再生状態に基づいて決定される。

具体的には、エラーレートが所定値以下の場合(再生状態が良い場合)には、 PI(1) 誤り訂正完了バイト数以外は O となるので、 PI(1) 誤り訂正完了 バイト数指示信号 $S172_1$ に最も高い重要度を付ける。また、エラーレートが 所定値を越える場合(再生状態が悪い場合)には、 PO 誤り訂正完了バイト数指示信号 $S172_3$ に最も高い重要度を付ける。

[0087]

また、マイクロコンピュータ219は、指示信号S172₁ ~S172₆ に基づいて積算ブロック数増減信号S219bを決定する以外にも、例えば、瞬時的なエラーレートが重要な場合には積算ブロック数を少なくし、一定期間の平均的なエラーレートが重要な場合には積算ブロック数を多くするように積算ブロック数増減信号S219bを決定してもよい。

[0088]

第3実施形態

図11は、本実施形態のDVDプレーヤ301の構成図である。

図11において、図1および図7と同じ符号を付した構成要素は、第1実施形態および第2実施形態で説明した構成要素と同じである。

すなわち、DVDプレーヤ301は、サーボフィルタ340およびマイクロコ ンピュータ319に特徴を有している。

[サーボフィルタ340]

サーボフィルタ340は、RFアンプ14からのフォーカスエラー信号14b を所定のフィルタ特性でフィルタ処理し、当該フィルタ処理さたフォーカスエラ ー信号S340をサーボコントローラ12に出力する。

なお、サーボフィルタ340としては、例えばDSP(Digital Signal Proces sor)によるデジタルフィルタが用いられ、マイクロコンピュータ319からのフィルタ特性指示信号S319aに応じて、傷のあるディスク向けのフィルタ特性および傷の無いディスク向けのフィルタ特性のうち一のフィルタ特性を選択して、RFアンプ14からのフォーカスエラー信号およびトラッキングエラー信号などのフィルタ処理を行う。

[0089]

[マイクロコンピュータ319]

マイクロコンピュータ319は、図8に示す誤り訂正器217からの誤り訂正 評価用信号S17aを用いてエラーレートを生成し、当該生成したエラーレート に基づいてサーボフィルタ340のフィルタ特性を指示するフィルタ特性指示信 号S319aを生成する。

[0090]

図12は、マイクロコンピュータ319の初期設定処理のフローチャートである。

ステップS501:マイクロコンピュータ319は、積算ブロック数に初期値 を設定する。

ステップS502:マイクロコンピュータ319は、目標エラーレートER_ PI1_IMP_THRに初期値を設定する。

[0091]

ステップS503:マイクロコンピュータ319は、傷無しディスク用ヒステリシスCNT NDに、初期値CNT_ND_MAXを設定する。

ステップS504:マイクロコンピュータ319は、傷有りディスク用ヒステリシスCNT_Dに、初期値CNT_D_MAXを設定する。

ステップS505:マイクロコンピュータ319は、傷の無いディスク向けのフィルタ特性を選択することを指示するフィルタ特性指示信号S319aをサーボフィルタ340に出力する。

これにより、サーボフィルタ340は、傷の無いディスク向けのフィルタ特性で、RFアンプ14からのフォーカスエラー信号14bなどをフィルタ処理する

[0092]

図13は、マイクロコンピュータ319によるフィルタ特性指示信号S319 aの生成処理のフローチャートである。

図13に示す処理は、図12に示す初期設定処理が終了した後に行われる。

[0093]

ステップS601:マイクロコンピュータ319は、例えば、リセット信号生成回路274からのリセット信号S274に基づいて、誤り訂正器217における積算処理が終了したか否かを判断し、終了したと判断した場合にはステップS602の処理を行う、終了していないと判断した場合にはステップS601の処理を繰り返す。

このとき、誤り訂正器217では、リセット信号生成回路274に設定された 積算ブロック数分のECCブロックについての誤り訂正完了バイト数および誤り 訂正不能符号ブロック数の積算処理が行われる。

[0094]

ステップS 6 0 2:マイクロコンピュータ 3 1 9 は、誤り訂正評価用信号S 1 7 a として、PI (1) 誤り訂正完了バイト数指示信号S 1 7 2 $_1$ を入力する。

[0095]

ステップS603:マイクロコンピュータ319は、ステップS602で入力 したPI(1)誤り訂正完了バイト数指示信号S172₁ が示すPI(1)誤り 訂正完了バイト数が0であるか否かを判断し、0であると判断した場合にはステップS604の処理を実行し、0ではないと判断した場合にはステップS606 の処理を実行する。

[0096]

ステップS604:マイクロコンピュータ319は、積算ブロック数を増加することを示す積算ブロック数増減信号S319bを誤り訂正器217の積算ブロック数制御回路275に出力する。

積算ブロック数制御回路275は、当該積算ブロック数増減信号S319bに基づいて、リセット信号生成回路274に設定されている積算ブロック数を所定の数だけ増加する。

[0097]

ステップS605:マイクロコンピュータ319は、ステップS604で増加 した積算ブロック数に応じた値で目標エラーレートERR__PI1__IMP__T HRを更新する。